

## Ejercicio 12e:

e) Nos piden hacer un circuito que permita tanto sumar como restar dos números de 4 bits ( $A$  y  $B$ ), aunque nos piden modificar lo resta como para que si la operamos  $A-B$ ,  $C=1$  si y solo si se produce borrar, lo cual ocurre cuando  $B > A$  en representación sin signo. Podemos tomar el restador anterior y tomar que se produce borrar cuando el número de la resta es 0. Esto podemos verlo puesto que, en complemento a 2,  $-B$  es representado por el número de  $2^4 - B$  en sin signo, es decir,  $-B$  es el número que le debo sumar a  $B$  para obtener  $2^4$  que sería representado con  $C=1$  y 0000. Si  $A > B$  cuando luego  $A + (-B) = 2^4 - B + A \geq 2^4$  pues  $A > B$  y como la cadena es de 4 bits, hay acarreo. Sin embargo, si  $A < B$  luego  $A - B = A + 2^4 - B < 2^4$  pues  $A < B$  y no hay acarreo. Podemos capturar de esta regla al caso  $B=0$ , puesto que  $A-B$  no produce borrar si  $B=0$  pues  $A + (-B) = A + 2^4 - 0 \geq 2^4$  y hay acarreo. Por ello  $C = \bar{Z} \cdot \bar{C}_0$  donde  $C_0$  proviene del acarreo del restador modularizado.  $\Rightarrow C = Z \vee C_0$  (definición de NOR). Para el resto de los flags, usaremos los que provienen del restador y los modificamos respectivamente, tomando en el restador como que la resta es en complemento a 2 ( $R=0$ ). Usaremos los separadores de 4 bits para juntar y dividir los bits de la cadena resultante de cada operación en un multiplexor con dos líneas de entrada de 4 bits, una línea de control conectada a la entrada OP ( $0 = \text{suma}$ ,  $1 = \text{resta}$ ) y una salida de 4 bits conectada a un separador. Obvio, como las operaciones de suma y resta difieren en sus respectivos flags, se tendrá un multiplexor

